MENU

SEARCH

INDEX

DETAIL

JAPANESE

1/1

# PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

05-113948

(43)Date of publication of application: 07.05.1993

(51)Int.CI.

G06F 13/28 GO6F 13/12

(21)Application number : 03-274378

(71)Applicant: FUJITSU LTD

(22)Date of filing:

23.10.1991

(72)Inventor: AZUMA AKIHIRO

**OWADA HIDEO** 

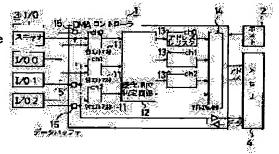
TAMAKI KAZUHIDE

### (54) DATA TRANSFER DEVICE

(57)Abstract:

PURPOSE: To attain the continuous transfer of data with a data transfer device to carry on the transfer of data via another channel when the transfer of data exceeds the transfer limit of a certain channel.

CONSTITUTION: Plural channels are provided to receive the transfer request signals from the same I/O 3 together with a priority deciding circuit 12 which sets the requested data transfer byte number to a preferential channel. If this byte number exceeds the transfer limit of the channel. another channel is designated. Then the circuit 12 repeats these operations alternately among plural channels. Thus the addresses are continuously transmitted via the channel to which the data transfer byte number is set by the circuit 12. Then the data can be continuously transferred.



## **LEGAL STATUS**

[Date of request for examination]

26.09.1994

[Date of sending the examiner's decision of 01.04.1997

rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's

### (19)日本国特許庁(JP)

## (12) 公開特許公報(A)

FΙ

(11)特許出願公開番号

# 特開平5-113948

(43)公開日 平成5年(1993)5月7日

(51)Int.Cl.<sup>5</sup>

識別記号

庁内整理番号

技術表示箇所

G 0 6 F 13/28

3 1 0 G 8725-5B

13/12

3 3 0 D 7230-5B

## 審査請求 未請求 請求項の数1(全 6 頁)

(21)出願番号	特顯平3-274378	(71)出願人	000005223
			富士通株式会社
(22)出願日	平成3年(1991)10月23日		神奈川県川崎市中原区上小田中1015番地
		(72)発明者	東明浩
			神奈川県川崎市中原区上小田中1015番地
			富士通株式会社内
		(72)発明者	大和田 秀夫
			神奈川県川崎市中原区上小田中1015番地
			富士通株式会社内
		(72)発明者	, —· <del>-</del> ·· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·
			神奈川県川崎市中原区上小田中1015番地
			富士通株式会社内
		(74)代理人	
		(14)1422(	NAT ME 1W
		ı	

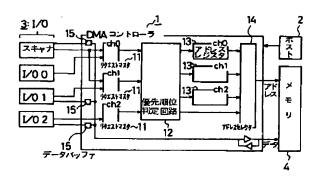
#### (54) 【発明の名称 】 データ転送装置

## (57)【要約】

【目的】 本発明は、データ転送を行うデータ転送装置 に関し、データ転送が1つのチャネルの転送限界を越えたときに他のチャネルを使用して引き続いてデータ転送することを繰り返し、連続的にデータ転送を可能にすることを目的とする。

【構成】 同一の I / O 3 からの転送リクエスト信号を受け付ける複数のチャネルと、要求のあったデータ転送バイト数を優先のチャネルに設定してオーバーしたときに他のチャネルに設定し、更にオーバーしたときに交互に繰り返す優先順位判定回路 I 2 によってデータ転送バイト数を設定したチャネルを使用してアドレスを連続して送出し、データを転送するように構成する。

## 本発明の1実施例構成図



#### 【特許請求の範囲】

【請求項1】 データ転送を行うデータ転送装置におい

同一の I / O (3) からの転送リクエスト信号を受け付 ける複数のチャネルと、

要求のあったデータ転送バイト数を優先のチャネルに設 定してオーバーしたときに他のチャネルに設定し、更に オーバーしたときに交互に繰り返す優先順位判定同路 (12) とを備え、

この優先順位判定回路(12)によってデータ転送パイ ト数を設定したチャネルを使用してアドレスを連続して 送出し、データを転送するように構成したことを特徴と するデータ転送装置。

### 【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】本発明は、データ転送を行うデー タ転送装置に関するものである。

[0002]

【従来の技術】従来、データ転送するDMAコントロー ラを使用するシステムは、図3のような構成を持ち、D 20 MAコントローラの転送アドレス長を越えるデータ転送 について、DMA転送終了後にレジスタの書き換え、コ マンドの設定などの所定の手続きを行った後にデータ転 送を再開するようにしていた。以下図3の構成および動 作を簡単に説明する。

【0003】スキャナ21、1/022は、原稿をスキ ャンして画像データを生成したり、外部からデータを取 り込んだりなどするものである。これらスキャナ21、 I/O22のデータは、メモリ24にデータ転送する。 2からデータをメモリ24に直接にデータ転送するもの である。メモリ24は、データ転送されてきたデータを 格納するものである。

【0005】次に、動作を説明する。

図示外のホスト (CPU) がDMAC23に例 えばデータ転送バイト数、アドレスをレジスタに設定し てスキャナ21からメモリ24にデータ転送要求する。 【0006】(2) DMAC23は、スキャナ21か らの所定のチャネルへのリクエストに対応して、アドレ スレジスタを加算(あるいは減算)してメモリアドレス 40 を発生し、スキャナ21からのデータをメモリ24にデ ータ転送して書き込む。

【0007】(3) DMAC23は、転送バイトカウ ンタで計数して(1)で設定した転送限界に至ったとき に、転送処理を終了する。

1回のデータ転送処理でデータを転送し得ない (4) ときは、(1)から(3)を繰り返し行う。

[0008]

【発明が解決しようとする課題】上述した図3の従来の

ータ転送バイト数内のときは特に問題はない。しかし、 最大のデータ転送バイト数を越える場合には、アドレス を設定してスキャナ21からメモリ24にデータ転送 し、次に、レジスタの書き替え、コマンドの設定を繰り 返してデータ転送を繰り返す必要があり、迅速に転送で きないと共にデータ転送バイト数、アドレス、コマンド の設定と処理が繁雑となってしまうという問題があっ た。また、データ発生間隔が短い場合、レジスタなどに 設定を行う間のデータ転送ができない時間にデータ転送 が滞り、正確なデータ転送ができないという問題があっ た。これらデータ転送バイト数による制限を無くするた めに、転送可能なアドレス長を延長したのでは、回路規 模の増大につながってしまう問題がある。

【0009】本発明は、データ転送が1つのチャネルの 転送限界を越えたときに他のチャネルを使用して引き続 いてデータ転送することを繰り返し、連続的にデータ転 送を可能にすることを目的としている。

[0010]

【課題を解決するための手段】図1を参照して課題を解 決するための手段を説明する。図1において、チャネル は、同一の1/03からの転送リクエスト信号を受け付 けるものである。

【0011】優先順位判定回路12は、要求のあったデ ータ転送バイト数を優先のチャネルに設定してオーバー したときに他のチャネルに設定し、更にオーバーしたと きに交互に繰り返すものである。

[0012]

【作用】本発明は、【/O3からの転送リクエスト信号 を複数のチャネルが受け付け、要求のあったデータ転送 【0004】DMAC23は、スキャナ21やI/O2 30 バイト数を優先のチャネルに設定してオーバーしたとき に他のチャネルに設定し、更にオーバーしたときに優先 のチャネル、他のチャネルに交互に設定し、アドレスを 連続に出力してデータを連続転送するようにしている。 【0013】従って、1/03からのデータ転送が1つ のチャネルの転送限界を越えたときに他のチャネルを使 用して引き続いてデータ転送することを繰り返すことに より、短いサイズの転送バイトカウンタによってこれら を上回る大きなサイズのデタを連続して高速にデータ転 送することが可能となる。

[0014]

【実施例】次に、図1および図2を用いて本発明の実施 例の構成および動作を順次詳細に説明する。

【0015】図1は、本発明の1実施例構成図を示す。 図1において、DMAコントローラ1は、I/O3から メモリ4ヘデータ転送するものであって、リクエストマ スク11、優先順位判定回路12、アドレスレジスタ1 3、アドレスセレクタ14、データバッファ15などか ら構成されるものである。 ここでは、 DMA コントロー ラ11に、複数のチャネル、即ち、リクエストマスク、 データ転送処理は、DMAC23が転送できる最大のデ 50 アドレスレジスタ13などのデータ転送を行うための回

路が複数設けてある。2組のチャネルを交互に使用し、 各チャネルでデータ転送可能な転送バイト数よりも大き なデータを連続してデータ転送することが可能となる (図2フローチャート参照)。

【0016】リクエストマスク11は、1/03からの DAMリクエストを受け付けたり、禁止したりするため のマスクであって、チャネルch0、ch1、ch2毎 に設けたものである。

【0017】優先順位判定回路12は、複数のチャネ ル、例えばチャネルch0とチャネルch1の2つを使 10 用して交互にデータ転送を連続して行う際に、いずれの チャネルを優先して使用するかを判定する回路である (図2のフローチャート参照)。

【0018】アドレスレジスタ13は、データ転送する アドレスを生成するものであって、例えば1/03から メモリ4に1バイト転送する毎に+1するアドレスを生 成するものであって、チャネル毎に設けたものである。 【0019】アドレスセレクタ14は、チャネルch 0、chl、ch2毎のアドレスレジスタ13のうちの いずれか1つを選択するものである。データバッファ1 5は、I/O3から読み出したデータを一時的に格納す るバッファ、例えば8ピットのデータバッファであっ て、メモリ4にデータ転送する際にデータをバッファリ ングするものである。

【0020】ホスト2は、DMAコントローラ1に対し て、データ転送する [ / O 3、転送バイト数、アドレス などを設定するものである(図2のフローチャート参 照)。I/O3は、外部からデータを取り込んだりなど する入出力装置であって、ととでは、原稿から画像イメ ージを読み取るスキャナ、その他の I / O 1、2 などか 30 ら構成されるものである。

【0021】メモリ4は、データ転送して書き込むメモ リである。次に、図2のフローチャートを用いて図1の 構成の動作を詳細に説明する。図2において、S1は、 ホスト2が転送バイト数、アドレスをDMAコントロー ラ1に設定する。これは、ホスト2がことではスキャナ からデータをメモリ4にデータ転送するために、転送し ようとする転送バイト数、アドレス(メモリ4の先頭ア ドレスなど)、コマンド(転送コマンド)をレジスタに 設定、更にスキャナが使用するチャネル、ここではチャ 40 ネルch0、チャネルch1の2つのリクエストマスク 11をDMAリクエスト受付可状態に設定する。

【0022】S2は、スキャナがDMAリクエスト(転 送リクエスト)をDMAコントローラ1に送出して、チ ャネルchOとチャネルchlが受け付ける。S3は、 優先チャネルへ設定(ここではチャネルch〇(n)) する。これは、DMAコントローラ1の優先順位判定回 路12が、S2で送出されたDMAリクエストを受け付 けたチャネルch0とチャネルch1のうちの優先チャ ネル、ここではチャネルch0に依頼を受けたデータ転 50 よって転送し得る最大の転送バイト数を越えてスキャナ

送数を設定する(ch0(n))。

【0023】S4は、S3で設定したデータ転送数nだ け転送する。これは、スキャナから読み出したデータ を、アドレスレジスタ13によって生成されたメモリ4 のアドレスに転送して書き込んだ後、アドレスレジスタ 13を+1することを繰り返し、図示外の転送バイトカ ウンタによって計数して設定したデータ転送数nになる まで繰り返し行う。

【0024】S5は、S3の優先チャネルへの設定した 結果、最大の転送バイト数ch0(n)をオーバーして 未転送の転送バイト数が生じたか否かを判別する。YE Sの場合には、S6に進む。NOの場合には、要求のあ ったデータを、スキャナからメモリ4へ全て転送終了し たので、一連のデータ転送処理を終了する(END)。 【0025】S6は、次のチャネルへ設定(ことではチ ャネルchl(n))する。これは、DMAコントロー ラ1の優先順位判定回路12が、S2で送出されたDM Aリクエストを受け付けたチャネルchOとチャネルc hlのうちの次の優先レベルのチャネル、ここではチャ ネルchlに依頼を受けたデータ転送数を設定する(c h1(n)).

【0026】S7は、S6で設定したデータ転送数nだ け転送する。これは、スキャナから読み出したデータ を、アドレスレジスタ13によって生成されたメモリ4 のアドレスに転送して書き込んだ後、アドレスレジスタ 13を+1することを繰り返し、図示外の転送バイトカ ウンタによって計数して設定したデータ転送数nになる まで繰り返し行う。

【0027】58は、56の次のチャネルへの設定した 結果、最大の転送バイト数ch1(n)をオーバーして 未転送の転送バイト数が生じたか否かを判別する。YE Sの場合には、S9で再設定のためにS3に進み、優先 チャネルch0に設定することを繰り返し、結果として 優先のチャネルchoと次のチャネルch1とに交互に 転送バイト数を設定、即ち優先のチャネルch0を使用 してデータ転送している間にチャネルch1に転送バイ ト数、アドレスを設定し、一方、チャネルchlを使用 してデータ転送している間にチャネルch0にデータ転 送バイト数、アドレスを設定することを交互に繰り返 す。一方、NOの場合には、要求のあったデータを、ス キャナからメモリ4へ全て転送終了したので、一連のデ ータ転送処理を終了する(END)。

【0028】以上のように、DMAコントローラ1の2 つのチャネルch0、チャネルch1を使用し、スキャ ナからのDMAリクエストを両者で受け付け、優先順位 判定回路12が優先のチャネルch0を使用してスキャ ナからメモリ4にデータ転送し、次のチャネルch1を 使用してスキャナからメモリ4にデータ転送することを 交互に繰り返すことにより、チャネルch0、chlに

からメモリ4に連続して高速にデータ転送することが可 能となる。

### [0029]

【発明の効果】以上説明したように、本発明によれば、 I/O3からのデータ転送が1つのチャネルの転送限界 を越えたときに他のチャネルを使用して引き続いてデー タ転送することを繰り返す構成を採用しているため、短 いサイズの転送バイトカウンタによってこれを上回る大 きなサイズのデータを高速かつ連続してデータ転送する ことができる。これにより、DMAコントローラの他の 10 15:データバッファ チャネルを並行して使用し、小さい転送バイトカウンタ のサイズで大きいサイズのデータを簡単、迅速、かつ連 続にデータ転送することができる。

【図面の簡単な説明】

\*【図1】本発明の1実施例構成図である。

【図2】本発明の動作説明フローチャートである。

【図3】従来技術の説明図である。

### 【符号の説明】

1:DMAコントローラ

11:リクエストマスク

12:優先順位判定回路

13:アドレスレジスタ

14:アドレスセレクタ

2:ホスト

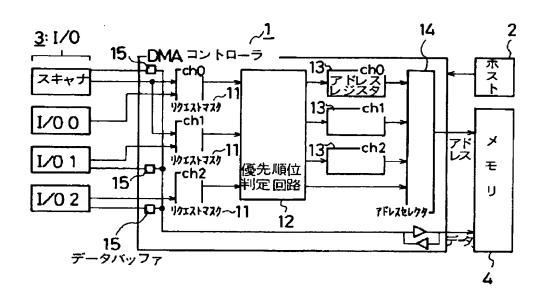
3:I/O

4:メモリ

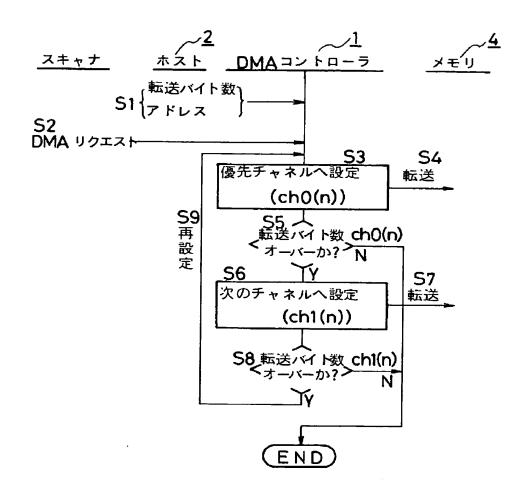
\*

#### 【図1】

## 本発明の1 実施例構成図



【図2】 本発明の動作説明フローチャート



【図3】 従来技術の説明図

